1/5/1 (Item 1 from file: 351)
DIALOG(R) File 351: Derwent WPI
(c) 2004 Thomson Derwent. All rts. reserv.

014426169 \*\*Image available\*\*
WPI Acc No: 2002-246872/ 200230
Related WPI Acc No: 1999-317951

XRPX Acc No: N02-191598

Substitute server selection device for computer network, notifies address of substitute server selected based on positional information of client and substitute server memory contents, in response to client enquiry

Patent Assignee: HITACHI LTD (HITA )

Number of Countries: 001 Number of Patents: 001

Patent Family:

Patent No Kind Date Applicat No Kind Date Week
JP 2001273225 A 20011005 JP 97274476 A 19971007 200230 B

JP 200138083 A 19971007

Priority Applications (No Type Date): JP 97274476 A 19971007; JP 200138083 A 19971007

Patent Details:

Patent No Kind Lan Pg Main IPC Filing Notes

JP 2001273225 A 24 G06F-013/00 Div ex application JP 97274476

Abstract (Basic): JP 2001273225 A

NOVELTY - An acquisition unit acquires the load situation of a substitute server continuously and store along with corresponding positional information in a memory. When a client inputs an inquiry signal regarding the network address, a server selector selects alternate server based on positional information of the client and the memory contents, and notifies the selected substitute server address to the client.

DETAILED DESCRIPTION - An INDEPENDENT CLAIM is also included for substitute server.

USE - For server client type computer network system.

ADVANTAGE - The client operates in a more comfortable manner since the server selects only the optimum service substitute server when accessed, without any response degradation.

DESCRIPTION OF DRAWING(S) - The figure shows the flowchart of the dynamic matching process of dynamic domain name system (DDNS) server at the time of NC acquiring IP address of network computer server. (Drawing includes non-English language text).

pp; 24 DwgNo 6/13

Title Terms: SUBSTITUTE; SERVE; SELECT; DEVICE; COMPUTER; NETWORK; NOTIFICATION; ADDRESS; SUBSTITUTE; SERVE; SELECT; BASED; POSITION; INFORMATION; CLIENT; SUBSTITUTE; SERVE; MEMORY; CONTENT; RESPOND; CLIENT; ENOUIRY

Derwent Class: T01

International Patent Class (Main): G06F-013/00

International Patent Class (Additional): H04L-012/56

File Segment: EPI

1/5/2 (Item 1 from file: 347)
DIALOG(R) File 347: JAPIO

(c) 2004 JPO & JAPIO. All rts. reserv.

07045591 \*\*Image available\*\*

PROXY SERVER SELECTOR AND PROXY SERVER

PUB. NO.: 2001-273225 A]

PUBLISHED: October 05, 2001 (20011005)

INVENTOR(s): EBATA TOMOKAZU

ITO HIROMICHI SAITO MASATO KAMATA YOSHIHIRO APPLICANT(s): HITACHI LTD

2001-038083 [JP 20011038083] APPL. NO.:

Division of 09-274476 [JP 97274476]

October 07, 1997 (19971007) FILED:

G06F-013/00; H04L-012/56 INTL CLASS:

#### ABSTRACT

PROBLEM TO BE SOLVED: To dynamically select an optimal proxy server capable of providing a user work environment comfortable for a client as a proxy server to be interposed between the client and a network computer server. SOLUTION: A dynamic domain system server manages the physical/logical position information of a service proxy server(SPS) being a proxy server and load conditions periodically acquired from the respective SPS. When a request message is received for inquiring an address corresponding to the domain name of a network computer server(NCS) to which the physical/logical position information of a network computer (NC) as a client is set, address solution is performed so that the SPS positioned nearer to the NC as much as possible and having a load as low as possible is selected as an optimal SPS to be interposed between the NC and the NCS and the address of the selected SPS is returned.

COPYRIGHT: (C) 2001, JPO

(19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-273225 (P2001-273225A)

(43)公開日 平成13年10月5日(2001.10.5)

(51) Int.Cl.7

識別記号

FI

テーマコード(参考)

G06F 13/00 H04L 12/56 357

G06F 13/00

3 5 7 Z

H04L 12/56

В

審査請求 有 請求項の数17 OL (全 24 頁)

(21)出願番号

特願2001-38083(P2001-38083)

(62)分割の表示

特願平9-274476の分割

(22)出願日

平成9年10月7日(1997.10.7)

(71)出願人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(72)発明者 江端 智一

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株

式会社日立製作所システム開発研究所内

(72)発明者 伊藤 浩道

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株

式会社日立製作所システム開発研究所内

(74)代理人 100087170

弁理士 富田 和子

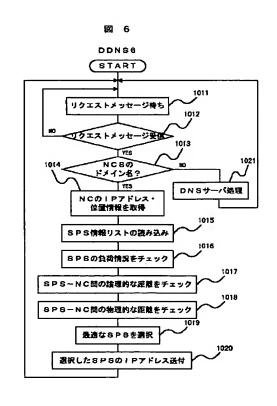
最終頁に続く

# (54) 【発明の名称】 代理サーバ選択装置および代理サーバ

#### (57)【要約】

【課題】クライアントに快適なユーザ作業環境を提供することが可能な最適な代理サーバを、該クライアントとネットワークコンピュータサーバとの間に介在させる代理サーバとして、動的に選択する。

【解決手段】動的ドメインネームシステムサーバは、代理サーバであるサービスプロキシサーバ(SPS)の物理的・論理的な位置情報と、各SPSから定期的に取得した負荷状況とを管理し、クライアントであるネットワークコンピュータ(NC)の物理的・論理的な位置情報が設定された、ネットワークコンピュータサーバ(NCS)のドメイン名に対応するアドレスを問い合わせるためのリクエストメッセージを受け取ると、NCとできるだけ低いSPSを、NCとNCSとの間に介在させる最適なSPSとして選択し、選択したSPSのアドレスを返送するという、アドレス解決を行う。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】サービスを提供するサーバとして機能するノード(以下、「サーバ」と称す。)と、サービスを受けるクライアントとして機能するノード(以下、「クライアント」と称す。)と、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとして機能するノード(以下、「代理サーバ」と称す。)とが複数接続されたネットワークに接続されるノードであって、

管理対象ノードの論理グループ名であるドメイン名とネットワークアドレスとを対応付けて記憶するアドレス記憶手段と、

上記代理サーバの負荷状況を定期的に取得する負荷状況 取得手段と、

上記代理サーバごとに、その位置情報、および、上記負荷状況取得手段が取得した負荷状況を記憶する代理サーバ情報記憶手段と、

いずれかのクライアントから、該クライアントの位置情報が付加された、サーバのドメイン名に対応するネットワークアドレスを問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場合に、該クライアントの位置情報および上記代理サーバ情報記憶手段の記憶内容に基づいて、予め定めた選択のための規則に従った代理サーバを選択する代理サーバ選択手段と、

問い合わせ要求元のクライアントに対して、上記代理サーバ選択手段が選択した代理サーバのネットワークアドレスを通知するアドレス通知手段とを備えたことを特徴とする代理サーバ選択装置。

【請求項2】請求項1記載の代理サーバ選択装置であっ て、

上記位置情報は、

ネットワークアドレスを用いた論理的な位置情報と、ネットワーク上の接続位置を表す情報を用いた物理的な位置情報とからなることを特徴とする代理サーバ選択用サーバ。

【請求項3】サービスを提供するサーバとして機能するノード(以下、「サーバ」と称す。)と、サービスを受けるクライアントとして機能するノード(以下、「クライアント」と称す。)と、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとして機能するノード(以下、「代理サーバ」と称す。)とが複数接続されたネットワークに接続されるノードにインストールされるプログラムを記録した記録媒体であって、

管理対象ノードの論理グループ名であるドメイン名とネットワークアドレスとを対応付けて記憶するアドレス記憶手段と、

上記代理サーバの負荷状況を定期的に取得する負荷状況 取得手段と、

上記代理サーバごとに、その位置情報、および、上記負荷状況取得手段が取得した負荷状況を記憶する代理サーバ情報記憶手段と、

いずれかのクライアントから、該クライアントの位置情報が付加された、サーバのドメイン名に対応するネットワークアドレスを問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場合に、該クライアントの位置情報および上記代理サーバ情報記憶手段の記憶内容に基づいて、予め定めた選択のための規則に従った代理サーバを選択する代理サーバ選択手段と、

問い合わせ要求元のクライアントに対して、上記代理サーバ選択手段が選択した代理サーバのネットワークアドレスを通知するアドレス通知手段とを備えた代理サーバ選択装置として、インストールされたノードを機能させるためのプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項4】サービスを提供するサーバとして機能する ノード(以下、「サーバ」と称す。)と、サービスを受け るクライアントとして機能するノード(以下、「クライ アント」と称す。)とが複数接続されたネットワークに 接続され、クライアントからサーバへのアクセスを中継 する代理サーバとして機能するノード(以下、「代理サ 20 ーバ」と称す。)であって、

上記サーバによるサービスの提供で使用される通信路と は別の通信路を使って、上記サーバとの間で通信を行う 2次通信手段を備えたことを特徴とする代理サーバ。

【請求項5】請求項4記載の代理サーバであって、

中継対象のクライアントがアクセスしているサーバ上の リソースを検知する検知手段と、

上記検知手段が検知したリソースへの、中継対象のクライアントのアクセス頻度を測定する測定手段と、

上記測定手段が測定したアクセス頻度が予め定めた閾値 30 を超えた場合に、上記2次通信手段を用いて、中継対象 のクライアントがアクセスしているサーバのリソース を、該サーバから取得するリソース取得手段と、

上記リソース取得手段が取得したリソースを記憶するリ ソース記憶手段と、

中継対象のクライアントのアクセス先を、上記リソース 記憶手段が記憶しているリソースに切り替えるアクセス 先切替手段とをさらに備えたことを特徴とする代理サー バ

【請求項6】請求項4記載の代理サーバであって、

40 ユーザに固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記憶手段と、

中継対象のクライアントから、ユーザデータをダウンロードするためのダウンロード要求が送信されてきた場合に、該ユーザデータの最新バージョン(以下、「最新ユーザデータ」と称する。)を上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定するユーザデータ判定手段と、

最新ユーザデータを記憶していると上記ユーザデータ判 定手段が判定した場合には、上記ユーザデータ記憶手段 50 が記憶している最新ユーザデータを、中継対象のクライ

4

アントに転送する第1のユーザデータ転送手段と、 最新ユーザデータを記憶していないと上記ユーザデータ 判定手段が判定した場合には、上記2次通信手段を用い て、最新ユーザデータを上記サーバから取得するユーザ データ取得手段と、

上記ユーザデータ取得手段が取得した最新ユーザデータを、上記ユーザデータ記憶手段に格納すると共に、格納した最新ユーザデータを、中継対象のクライアントに転送する第2のユーザデータ転送手段とをさらに備えたことを特徴とする代理サーバ。

【請求項1】請求項6記載の代理サーバであって、

中継対象のクライアントからユーザデータが転送されて きた場合に、該ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手 段に格納するユーザデータ格納手段と、

上記ユーザデータ格納手段がユーザデータを格納した場合に、上記 2 次通信手段を用いて、最新ユーザデータの 所在ノードである旨を上記サーバに通知する通知手段と をさらに備え、

上記ユーザデータ判定手段は、

上記 2 次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードを問い合わせるための問い合わせ要求を上記サーバに送信し、その返答を取得することで、最新ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定することを特徴とする代理サーバ。

【請求項8】サービスを提供するサーバとして機能する ノード(以下、「サーバ」と称す。)と、サービスを受け るクライアントとして機能するノード(以下、「クライ アント」と称す。)とが複数接続されたネットワークに 接続され、クライアントからサーバへのアクセスを中継 する代理サーバとして機能するノード(以下、「代理サ ーバ」と称す。)にインストールされるプログラムを記 録した記録媒体であって、

上記サーバによるサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記サーバとの間で通信を行う2次通信手段と備えた代理サーバとして、インストールされた代理サーバを機能させるためのプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項9】請求項8記載の記録媒体であって、

中継対象のクライアントがアクセスしているサーバ上の リソースを検知する検知手段と、

上記検知手段が検知したリソースへの、中継対象のクライアントのアクセス頻度を測定する測定手段と、

上記測定手段が測定したアクセス頻度が予め定めた閾値 を超えた場合に、上記2次通信手段を用いて、中継対象 のクライアントがアクセスしているサーバのリソース を、該サーバから取得するリソース取得手段と、

上記リソース取得手段が取得したリソースを記憶するリ ソース記憶手段と、

中継対象のクライアントのアクセス先を、上記リソース 記憶手段が記憶しているリソースに切り替えるアクセス 先切替手段とをさらに備えた代理サーバとして、インストールされた代理サーバを機能させるためのプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項10】請求項8記載の記録媒体であって、 ユーザに固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記 億手段と、

中継対象のクライアントから、ユーザデータをダウンロードするためのダウンロード要求が送信されてきた場合に、該ユーザデータの最新バージョン(以下、「最新ユーザデータ」と称す。)を上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定するユーザデータ判定手段レ

最新ユーザデータを記憶していると上記ユーザデータ判定手段が判定した場合には、上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているユーザデータを、中継対象のクライアントに転送する第1のユーザデータ転送手段と、

最新ユーザデータを記憶していないと上記ユーザデータ 判定手段が判定した場合には、上記2次通信手段を用い て、最新ユーザデータを上記サーバから取得するユーザ 20 データ取得手段と、

上記ユーザデータ取得手段が取得したユーザデータを、 上記ユーザデータ記憶手段に格納すると共に、格納した 最新ユーザデータを、中継対象のクライアントに転送す る第2のユーザデータ転送手段とをさらに備えた代理サ ーバとして、インストールされた代理サーバを機能させ るためのプログラムを記録したことを特徴とする記録媒 体。

【請求項11】請求項10記載の記録媒体であって、

中継対象のクライアントからユーザデータが転送されて 30 きた場合に、該ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手 段に格納するユーザデータ格納手段と、

上記ユーザデータ格納手段がユーザデータを格納した場合に、上記 2 次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードである旨を上記サーバに通知する通知手段とをさらに備え、

上記ユーザデータ判定手段は、

上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードを問い合わせるための問い合わせ要求を上記サーバに送信し、その返答を取得することで、最新ユーザデー40 タを上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定する代理サーバとして、インストールされた代理サーバを機能させるためのプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項12】サービスを受けるクライアントとして機能するノード(以下、「クライアント」と称す。)と、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとして機能するノード(以下、「代理サーバ」と称す。)とが複数接続されたネットワークに接続され、サービスを提供するサーバとして機能するノード(以下、

50 「サーバ」と称す。)であって、

サービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記代理サーバとの間で通信を行う2次通信手段を備えたことを特徴とするサーバ。

【請求項13】サービスを受けるクライアントとして機能するノード(以下、「クライアント」と称す。)と、請求項7記載の代理サーバとが複数接続されたネットワークに接続され、サービスを提供するサーバとして機能するノード(以下、「サーバ」と称す。)であって、

サービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記代理サーバとの間で通信を行う2次通信手段と、

ユーザに固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記 憶手段と、

ユーザデータの最新バージョン(以下、「最新ユーザデータ」と称す。)の所在ノードを記憶している所在ノード記憶手段と、

上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在ノードで ある旨が通知された場合に、上記所在ノード記憶手段の 記憶内容を更新する所在ノード更新手段と、

上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在ノードを 問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場 合に、上記所在ノード記憶手段の記憶内容に基づいて、 問い合わせ対象の最新ユーザデータの所在ノードを識別 する所在ノード識別手段と、

上記所在ノード識別手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サーバおよび自サーバのいずれかである場合に、上記2次通信手段を用いて、その旨の返答を該代理サーバに送信する第1の所在ノード返答手段と、

上記所在ノード識別手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サーバおよび自サーバのいずれでもない場合に、上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータを該所在ノードから取得するユーザデータ取得手段と、上記ユーザデータ取得手段が取得したユーザデータを上記ユーザデータ配憶手段に格納して、上記三次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードが自サーバである旨の返答を、問い合わせ元の代理サーバに送信する第2の所在ノード返答手段とを備えたことを特徴とするサーバ。

【請求項14】サービスを受けるクライアントとして機能するノード(以下、「クライアント」と称す。)と、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとして機能するノード(以下、「代理サーバ」と称す。)とが複数接続されたネットワークに接続され、サービスを提供するサーバとして機能するノード(以下、「サーバ」と称す。)にインストールされるプログラムを記録した記録媒体であって、

サービスの提供で使用される信路とは別の通信路を使って、上記代理サーバとの間で通信を行う2次通信手段を 備えたサーバとして、インストールされたサーバを機能 させるためのプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項15】サービスを受けるクライアントとして機能するノード(以下、「クライアント」と称す。)と、請求項7記載の代理サーバとが複数接続されたネットワークに接続され、サービスを提供するサーバとして機能するノード(以下、「サーバ」と称す。)にインストールされるプログラムを記録した記録媒体であって、

サービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使 の って、上記代理サーバとの間で通信を行う2次通信手段 と

ユーザに固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記 憶手段と、

ユーザデータの最新バージョン(以下、「最新ユーザデータ」と称す。)の所在ノードを記憶している所在ノード記憶手段と、

上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在ノードで ある旨が通知された場合に、上記所在ノード記憶手段の 記憶内容を更新する所在ノード更新手段と、

20 上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在ノードを 問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場 合に、上記所在ノード記憶手段の記憶内容に基づいて、 問い合わせ対象の最新ユーザデータの所在ノードを識別 する所在ノード識別手段と、

上記所在ノード識別手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サーバおよび自サーバのいずれかである場合に、上記2次通信手段を用いて、その旨の返答を該代理サーバに送信する第1の所在ノード返答手段と、

上記所在ノード職別手段が識別した所在ノードが、問いるわせ元の代理サーバおよび自サーバのいずれでもない場合に、上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータを該所在ノードから取得するユーザデータ取得手段と、上記ユーザデータ取得手段が取得したユーザデータを上記ユーザデータ記憶手段に格納して、上記所在ノード記憶手段の記憶内容を更新すると共に、上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードが自サーバである旨の返答を、問い合わせ元の代理サーバに送信する第2の所在ノード返答手段とを備えたサーバとして、インストールされたサーバを機能させるためのプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項16】サービスを提供するサーバとして機能するノード(以下、「サーバ」と称す。)と、サービスを受けるクライアントとして機能するノード(以下、「クライアント」と称す。)と、請求項4,5,6または7記載の代理サーバとが複数接続されたネットワークに接続されるノードであって、

管理対象ノードの論理グループ名であるドメイン名とネットワークアドレスとを対応付けて記憶するアドレス記憶手段と、

50 上記代理サーバの負荷状況を定期的に取得する負荷状況

6

取得手段と、

上記代理サーバごとに、その位置情報、および、上記負荷状況取得手段が取得した負荷状況を記憶する代理サーバ情報記憶手段と、

いずれかのクライアントから、該クライアントの位置情報が付加された、サーバのドメイン名に対応するネットワークアドレスを問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場合に、該クライアントの位置情報および上記代理サーバ情報記憶手段の記憶内容に基づいて、予め定めた選択のための規則に従った代理サーバを選択する代理サーバ選択手段と、

問い合わせ要求元のクライアントに対して、上記代理サーバ選択手段が選択した代理サーバのネットワークアドレスを通知するアドレス通知手段とを備えたことを特徴とする代理サーバ選択装置。

#### 【発明の詳細な説明】

### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、サーバークライアント型のネットワークシステムに係り、特に、ネットワーク負荷・サーバ負荷を軽減すると共に、クライアントに快適な作業環境を提供することを可能とする技術に関する。

#### [0002]

【従来の技術】(1)DNS(Domain Name System) インターネットにおいては、ドメインと呼ぶ論理的なグ ループを階層的に設定し、その論理グループ名であるド

メイン名を利用する方式が採用されている。

【0003】ドメイン名とIPアドレス(インターネットにおけるネットワークアドレスである。)との対応は、DNSサーバによって管理されており、DNSサーバは、必要に応じて、他のDNSサーバとの間で情報をやり取りすることで、結果的に、インターネットでの全てのドメイン名とIPアドレスとを対応付けることが可能となる。

【0004】クライアントは、インターネットを利用してサービスを受けようとするサーバにアクセスするためには、実際には、ホスト名ではなく、物理アドレスであるIPアドレスを使用することから、サーバのIPアドレスを知る必要がある。

【0005】そこで、クライアントは、サーバのIPアドレスが分からない場合は、自身のDNSサーバとして予め登録されているDNSサーバに対して、サーバのドメイン名を問い合わせることで、サーバのIPアドレスを通知してもらうことができる。なお、あるDNSサーバでIPアドレスが分からない場合には、その上位のDNSサーバに問い合わせる。

【0006】(2)プロキシサーバ(proxy server) プロキシサーバ(代理サーバ)は、元来、セキュリティ上 の問題を重視する組織の組織内ネットワークと組織外ネ ットワークであるインターネットとの間に、アクセス制 御を行うための防火壁(firewall)を構築した場合に、組織内外での通信が防火壁によって禁止されてしまうことに対処するために開発された代理ゲートウェイである。

【0007】例えば、ローカルエリアネットワーク(以下、「LAN」と称す。)内では、ユーザは、直接、広域エリアネットワーク(以下、「WAN」と称す。)との間で通信ができないので、LANとWANとの間に、

「バリアセグメント」と呼ぶセグメントエリアを設け、 クライアントのユーザは、バリアセグメント上で動作す るサーバに、一旦、リモートログインしてから、WAN 側のサーバにアクセスする必要がある。

【0008】しかし、この方法では、バリアセグメント上で動作するサーバに、ユーザアカウントを多数準備する必要があり、逆に、セキュリティホールの増加につながってしまう。

【0009】そこで、バリアセグメント上で動作するサーバにユーザアカウントを用意しなくてもよく、かつ、Gopher、WWW等のリソースやデータへのアクセスを、組織内ネットワークのサーバまたはクライアントから可能にするために開発されたのがプロキシサーバである。

【0010】プロキシサーバは、防火壁上で動作し、特定のポートを常にオープンしておき、複数のクライアントからのメッセージを受け付けることができる。そして、受け付けたメッセージを、サーバに転送することによって、クライアントの代理を行うものである。

【0011】プロキシサーバでは、ユーザ認証を行わなわずにメッセージを受け付け、クライアントとの間の通信には物理アドレスであるIPアドレスを用いていることから、クライアントからプロキシサーバへのログイン30 は不要となっている。

【0012】プロキシサーバは、Gopher、WWW等のリソースやデータへのクライアントのアクセスを中継する機能を持っており、クライアントがプロキシサーバを利用することで、クライアント自身は、プロキシサーバのみとの間で通信を行い、WAN側のサーバ等と直接通信を行わなくても良くなる。

【0013】このプロキシサーバによって、LANとWANとの間の直接のメッセージ交換がなくなり、WAN側からLAN側への不正なアタックは不可能となる。

40 【0014】(3)プロキシ・キャッシュサーバところで、上述したプロキシサーバの開発にあたり、その副産物として、キャッシュ機能を持つプロキシサーバが開発された。

【0015】プロキシサーバは、クライアントのリソースやデータへのアクセスを中継する目的で開発されたものであることから、LAN側の複数のクライアントが、重複するデータを参照する可能性が大きい。

【0016】従って、重複するデータへの参照に対しては、該当するWAN側のサーバのデータを1回だけ参照 50 し、そのときに得られたデータを、参照要求を行った複

7

数のLAN側のクライアントに対して、個々に送り返し てやればよい。

【0017】このように、1度参照したリソースやデータをディスク等に一時的にキャッシングしておき、重複するリソースやデータへのクライアントからの参照要求に対しては、該当するWAN側のサーバにアクセスせず、ディスク等に一時的にキャッシングしておいたデータを、参照要求を行ったLAN側のクライアントに返送する機能を持つプロキシサーバを、プロキシ・キャッシュサーバと呼ぶ。

【0018】プロキシ・キャッシュサーバによって、WANでのトラフィックを軽減することができ、WANでの通信は、LANと比較した場合、速度は遅く、コストは高価であることから、ユーザメリットは大きくなる。

【0019】また、WAN側のサーバへのアクセス回数が減少することで、サーバ負荷の軽減にも貢献することができ、さらに、LAN側のユーザも、ローカルなサーバであるプロキシ・キャッシュサーバにキャッシングされているリソースやデータを再利用できるので、快適なレスポンスでアクセスできる等のメリットが挙げられる

【0020】このほかにも、プロキシ・キャッシュサーバは、ディスク等にキャッシングされているリソースやデータのタイムスタンプを確認し、予め定めた期間よりも古いリソースやデータについては、再度、WAN側のサーバにアクセスすることで、最新バージョンのリソースやデータを取得するようにするといった処理も行っている。

【0021】(4)クライアントストア方式 さて、次世代の低価格インターネットアクセスデバイス として、最低限サポートしなければならないインターネット機能とプロトコルとだけを搭載した、低価格の端末 が考案されている。

【0022】このような端末においては、最低限の機能として、WebやFTP(File Transfer Protocol)等の多くのインターネットコミュニケーションプロトコルと、ネットワーク共有システム, UDP(User Datagram Protocol), TCP(Transmission Control Protocol), DHCP(Dynamic Host Configuration Protocol), BOOTP(Bootstrap Protocol)等のネットワーキング標準サービスとをサポートしていなければならない。

【0023】パソコンとは異なり、全てのアプリケーション管理や運用管理をサーバ側で集中的に行うことが大きな特徴となっているが、このような端末では、ハードディスクを持たないことから、起動の度に、アプリケーションプログラムをサーバからダウンロードしなければならず、サーバ負荷やネットワーク負荷が増大するという問題を持っている。

【0024】そこで、既存のパソコンのハードディスク

を利用して、アプリケーションプログラムの配信を必要 最小限にするための仕組みが提供されている。

【0025】このようなシステムでは、サーバからリソースが転送されてくると、そのリソースをハードディスクに記録しておき、必要なときには、ハードディスクに記録しておいたリソースを再利用するものである。

【0026】この方式では、サーバから常にリソースを 取り込む必要がなくなり、また、リソースの利用時や定 期的に、サーバ側のリソースの変更をチェックするよう 10 にしているので、常に最新バージョンのリソースをクラ イアント側で起動できるというメリットがある。

#### [0027]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来技術(1) は、クライアントが、サーバにアクセスするときに、ドメイン名から物理アドレスである I Pアドレスを 1 対 1 で得る方式であるが、以下に述べるような問題点が挙げられる。

【0028】すなわち、同一のサービスを提供する複数のサーバが分散してネットワーク上に存在する場合に 20 は、クライアントのユーザにとって、各サーバの名前を 管理してサービスを要求する作業は、非常に煩わしいという第1の問題点がある。

【0029】また、同一のサービスを提供する複数のサーバが分散してネットワーク上に存在する場合に、クライアントのユーザが、ネットワークの負荷状況やサーバの負荷状況を考慮して、妥当なサーバにアクセスをしなければならないという第2の問題点がある。

【0030】さらに、同一のサービスを提供する複数のサーバが分散してネットワーク上に存在する場合に、ク30 ライアントのユーザは、快適なレスポンスで作業するためには、サーバとクライアントとの間の物理的な距離または論理的な距離を意識して、サーバにアクセスしなければならないという第3の問題点がある。

【0031】ここで、ネットワーク上に分散して存在し、同一のサービスを提供する複数のサーバは、具体的には、上述した従来技術(2)のプロキシサーバや上述した従来技術(3)のプロキシ・キャッシュサーバである場合が多い。

【0032】また、上述した従来技術(2)は、クライア 2000の10でではないでは、 2000のではでは、 2000のではでは、 2000のでは、 2000のでは、

荷を軽減させ、かつ、ダウンロードを最小限に済ませる ことが可能であるが、以下に述べるような問題点に対処 することができない。

【0033】すなわち、まず、上述した従来技術(2)および従来技術(3)のプロキシサーバは、特定のポートを常にオープンしておき、複数のクライアントからのメッセージを受け付けることができるが、各クライアントのユーザ認証を行う手段がないので、このプロキシサーバを使って、ユーザ別のサービスを実施することはできないという第1の問題点がある。

【0034】また、そもそもハードディスク等のストレージデバイスを持たない端末では、上述した従来技術(4)で説明した方式を採用することはできないという第2の問題点がある。

【0035】また、上述した従来技術(2)および従来技術(3)のプロキシサーバは、クライアントが、サーバとの間で頻繁に通信を行う必要があるアプリケーションプログラムを利用する場合に、十分に対処することができないという第3の問題点がある。

【0036】例えば、サーバ側にメッセージを送信してその応答を得るようなアプリケーションプログラム(例えば、データベースへのアクセスやクライアントーサーバ型のカナ漢字変換等)の場合では、サーバにアクセスが集中してサーバ負荷とネットワーク負荷が上がり、特に、WANのような低速ネットワークを使用する場合には、クライアント側のレスポンス劣化が著しくなってしまうという問題点がある。

【0037】このような問題点については、多数のプロキシサーバをネットワーク上に分散させて配置し、各クライアントを付近地のローカルなプロキシサーバと対応付けて、対応するプロキシサーバにアクセスさせるなどの対処方法が考えられるが、この方法では、各プロキシサーバで管理コストがかかるという、新たな問題が発生してしまう。

【0038】さらに、このように、多数のプロキシサーバをネットワーク上に分散させて配置した場合には、プロキシサーバおよびクライアントが、共に、対応付けのための設定を行わなければならず、1度設定を行ってしまうと、動的に変更するのが困難であるという欠点がある。また、クライアントのユーザアカウントは、対応するプロキシサーバのみで管理されるので、ユーザが別の拠点のクライアントで作業することは不可能であるという欠点がある。

【0039】本発明の第1の目的は、従来のDNSサーバが持つ問題点を解消し、クライアントがサービスを受けようとするサーバを指定するだけで、ネットワーク負荷・サーバ負荷・クライアントの位置を考慮した、クライアントにとって最適な代理サーバを自動的に選択することを可能とすることで、クライアントに快適な作業環境を提供することを可能とすることにある。

【0040】また、本発明の第2の目的は、従来のクライアントーサーバ型のネットワークシステムが持つ問題点を解消し、複数の代理サーバをネットワーク上に分散させて配置するが、これらの代理サーバが、サーバによるサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、サーバとの間でリソースやデータを通信することを可能とすることで、トラフィックの軽減・サーバ負荷の軽減を図ると共に、各代理サーバでユーザアカウントを管理しなくても、ユーザ別のサービスを実施することを可能としたり、クライアントとサーバとの間の通信が頻繁に発生する場合でも、クライアントに快適な作業環境を提供することを可能としたりすることにある。

#### [0041]

【課題を解決するための手段】上記第1の目的を達成するために、本発明は、ドメイン名とネットワークアドレスとの固定的な対応関係のみを管理している従来のDNSサーバとは異なり、ネットワーク上に分散して配置されている代理サーバの位置情報および負荷状况を管理し、クライアントから問い合わせがあったドメイン名に20対応するサーバのアドレスを通知する際に、クライアントの位置情報と管理内容とに基づいて、常に、クライアントにとって最適な代理サーバを選択し、選択した代理サーバのアドレスを通知するようにしたアドレス解決を行うようにしている。

【0042】これにより、クライアントは、サービスを受けようとするサーバを指定するだけで、そのサーバへのアクセス時に、常に、ネットワーク負荷・サーバ負荷・クライアントの位置を考慮した、最適な代理サーバにアクセスを行うことができるので、クライアントのユー30 ザは、レスポンス劣化を招くことなく、快適な環境で作業することができるようになる。

【0043】具体的には、本発明は、第1の態様とし て、サービスを提供するサーバとして機能するノード (サーバ)と、サービスを受けるクライアントとして機能 するノード(クライアント)と、クライアントからサーバ へのアクセスを中継する代理サーバとして機能するノー ド(代理サーバ)とが複数接続されたネットワークに接続 されるノードであって、管理対象ノードの論理グループ 名であるドメイン名とネットワークアドレスとを対応付 40 けて記憶するアドレス記憶手段と、上記代理サーバの負 荷状況を定期的に取得する負荷状況取得手段と、上記代、 理サーバごとに、その位置情報、および、上記負荷状況 取得手段が取得した負荷状況を記憶する代理サーバ情報 記憶手段と、いずれかのクライアントから、該クライア ントの位置情報が付加された、サーバのドメイン名に対 応するネットワークアドレスを問い合わせるための問い 合わせ要求が送信されてきた場合に、該クライアントの 位置情報および上記代理サーバ情報記憶手段の記憶内容 に基づいて、予め定めた選択のための規則に従った代理 50 サーバを選択する代理サーバ選択手段と、問い合わせ要

求元のクライアントに対して、上記代理サーバ選択手段 が選択した代理サーバのネットワークアドレスを通知す るアドレス通知手段とを備えたことを特徴とした代理サ ーバ選択装置を提供している。

【0044】なお、位置情報としては、ネットワークアドレスを用いた論理的な位置情報と、ネットワーク上の接続位置を表す情報を用いた物理的な位置情報との両方を用いることが好ましく、後者は、例えば、代理サーバが存在する地域の電話番号の市外局番や、代理サーバが存在する位置の緯度・経度であるようにすることができる。

【0045】また、上記負荷状況取得手段が代理サーバの負荷状況を取得するためには、代理サーバが、代理サーバ選択装置からの問い合わせに対して、自身の負荷状況を返答するようにするか、または、代理サーバが、定期的に、自代理サーバの負荷状況を自発的に通知するようにすればよい。

【0046】また、上記第2の目的を達成するために、本発明は、複数の代理サーバをネットワーク上に分散させて配置するが、代理サーバが、サーバによるサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、サーバとの間でリソースやデータを通信するようにすることで、トラフィックの軽減・サーバ負荷の軽減を図るようにしている。

【0047】これにより、例えば、代理サーバが、サーバによサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、サーバ上のリソースを取得するようにすれば、クライアントとサーバとの間の通信が頻繁に発生する場合でも、クライアントに快適な作業環境を提供することができるようになる。

【0048】また、例えば、代理サーバが、サーバによるサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、クライアントを使用するユーザに固有のユーザデータおよびそれに関する情報を、必要に応じて、サーバとの間でやり取りすることで、ユーザアカウントを管理しなくても、ユーザ別のサービスを実施することができるようになる。

【0049】具体的には、本発明は、第2の態様として、サービスを提供するサーバとして機能するノード(サーバ)と、サービスを受けるクライアントとして機能するノード(クライアント)とが複数接続されたネットワークに接続され、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとして機能するノード(代理サーバ)であって、上記サーバによるサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記サーバとの間で通信を行う2次通信手段を備えたことを特徴とした代理サーバを提供している。

【0050】そして、本発明は、第3の態様として、第 2の態様において、中継対象のクライアントがアクセス しているサーバ上のリソースを検知する検知手段と、上 50

記検知手段が検知したリソースへの、中継対象のクライアントのアクセス頻度を測定する測定手段と、上記測定手段が測定したアクセス頻度が予め定めた閾値を超えた場合に、上記2次通信手段を用いて、中継対象のクライアントがアクセスしているサーバのリソースを、該サーバから取得するリソース取得手段と、上記リソースを記憶するリソース記憶手段を、中継対象のクライアントのアクセス先を、上記リソース記憶手段が記憶しているリソースに切り替えるアクセス先切替手段とをさらに備えたことを特徴として代理サーバを提供している。

【0051】また、本発明は、第4の態様として、第2 の態様において、ユーザに固有のユーザデータを記憶す るユーザデータ記憶手段と、中継対象のクライアントか ら、ユーザデータをダウンロードするためのダウンロー ド要求が送信されてきた場合に、該ユーザデータの最新 バージョン(以下、「最新ユーザデータ」と称する。)を 上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定 するユーザデータ判定手段と、最新ユーザデータを記憶 20 していると上記ユーザデータ判定手段が判定した場合に は、上記ユーザデータ記憶手段が記憶している最新ユー ザデータを、中継対象のクライアントに転送する第1の ユーザデータ転送手段と、最新ユーザデータを記憶して いないと上記ユーザデータ判定手段が判定した場合に は、上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータを上 記サーバから取得するユーザデータ取得手段と、上記ユ ーザデータ取得手段が取得した最新ユーザデータを、上 記ユーザデータ記憶手段に格納すると共に、格納した最 新ユーザデータを、中継対象のクライアントに転送する 30 第2のユーザデータ転送手段とをさらに備えたことを特 徴とした代理サーバを提供している。

【0052】なお、第4の態様において、中継対象のクライアントからユーザデータが転送されてきた場合に、該ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手段に格納するユーザデータ格納手段と、上記ユーザデータ格納手段がユーザデータを格納した場合に、上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードである旨を上記サーバに通知する通知手段とをさらに備え、上記ユーザデータ判定手段は、上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードを問い合わせるための問い合わせ要求を上記サーバに送信し、その返答を取得することで、最新ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定するようにすることができる。【0053】ここで、特に、第4の態様の代理サーバと

【0053】ここで、特に、第4の態様の代理サーバと 共にネットワークに接続されるサーバは、サービスの提 供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記代 理サーバとの間で通信を行う2次通信手段と、ユーザに 固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記憶手段 と、最新ユーザデータの所在ノードを記憶している所在 ノード記憶手段と、上記代理サーバから、最新ユーザデ

ータの所在ノードである旨が通知された場合に、上記所 在ノード記憶手段の記憶内容を更新する所在ノード更新 手段と、上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在 ノードを問い合わせるための問い合わせ要求が送信され てきた場合に、上記所在ノード記憶手段の記憶内容に基 づいて、問い合わせ対象の最新ユーザデータの所在ノー ドを識別する所在ノード識別手段と、上記所在ノード識 別手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サ ーバおよび自サーバのいずれかである場合に、上記2次 通信手段を用いて、その旨の返答を該代理サーバに送信 する第1の所在ノード返答手段と、上記所在ノード識別 手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サー バおよび自サーバのいずれでもない場合に、上記2次通 信手段を用いて、最新ユーザデータを該所在ノードから 取得するユーザデータ取得手段と、上記ユーザデータ取 得手段が取得したユーザデータを上記ユーザデータ記憶 手段に格納して、上記所在ノード記憶手段の記憶内容を 更新すると共に、上記2次通信手段を用いて、最新ユー ザデータの所在ノードが自サーバである旨の返答を、問 い合わせ元の代理サーバに送信する第2の所在ノード返 答手段とを備えるようにする。

[0054]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態について図面を参照して説明する。

【0055】(第1の実施形態)以下、本発明の第1の実施形態について、図1~図7を参照して説明する。

【0056】図1は第1の実施形態が適用されるネットワークシステムの構成図である。

【0057】図1において、10はWAN、20はLANであり、ネットワーク層のプロトコルとして、インターネットプロトコル(以下、「IP」と称す。)を採用している。

【0058】ノード1は、WAN10に接続され、その内部のメモリに格納しているプログラムを実行することで、ネットワーク内のクライアントにNCサービスを提供するネットワークコンピュータサーバ(以下、「NCS」と称す。)である。

【0059】ノード2,7は、各々、WAN10,LAN20に接続され、その内部のメモリに格納しているプログラムを実行することで、クライアントからNCS1へのアクセスを中継するサービスプロキシサーバ(以下、「SPS」と称す。)である。

【0060】ノード3は、LAN20に接続され、その内部のメモリに格納しているプログラムを実行することで、NCS1が提供するサービスを受けるクライアントとして稼働するネットワークコンピュータ(以下、「NC」と称す。)である。

【0061】ノード4,5は、各々、WAN10,LA N20に接続され、その内部のメモリに格納しているプログラムを実行することで、ドメイン名とネットワーク アドレス(本例では、IPアドレスである。)とを対応付けて管理し、NC3から問い合わせがあったIPアドレスを通知するドメインネームシステムサーバ(以下、

「DNSサーバ」と称す。)である。具体的には、NC3は、ドメイン名を設定したリクエストメッセージを送信することで、そのドメイン名に対応するIPアドレスを問い合わせ、DNSサーバ4,5は、リクエストメッセージに設定されているドメイン名に対応するIPアドレスを設定した応答メッセージを、NC3に送信する。

10 なお、DNSサーバ4,5は、目的のIPアドレスが分からない場合には、他のDNSサーバと協調してIPアドレスを求める。

【0062】ノード6は、SPS2,7の位置情報および負荷状況を管理し、NC3から問い合わせがあったドメイン名に対応するIPアドレスを通知する際に、NC3の位置情報と自身の管理内容とに基づいて、通知するIPアドレスを動的に変更する動的DNSサーバ(以下、「DDNSサーバ」と称す。)である。

【0063】ノード8は、WAN10とLAN20との 20 間のメッセージ交換を可能とするためのゲートウェイサ ーバ(以下、「GWS」と称す。)である。

【0064】図2はNCS1の構成図である。

【0065】図2において、データ送受信部11は、WAN10に接続されたノードとの間で、メッセージの送受信を行い、また、稼働中のNCS1のモジュールとの間で、データやリソースの送受信を行う。

【0066】NCプログラム転送部12は、WAN10 に接続されたノードとの間で、NCプログラム本体やリ ソースやデータの転送を行う。

30 【0067】遠隔手続き呼び出し部13は、WAN10 に接続されたノードとの間で、遠隔手続き呼び出しを行う。

【0068】ファイル転送部14は、WAN10に接続されたノードとの間で、リソースやデータの転送を行っ

【0069】NCS実行部15は、NC3にNCサービスの提供を行う。

【0070】SPSサポート部16は、SPS2,7との間で、NCサービス以外のリソースやデータの通信を40 行う。なお、SPSサポート部16は、後述する第2の実施形態~第6の実施形態の動作を実現するために必要な構成要素であり、第1の実施形態では、必ずしも必要とされない。

【0071】リソース格納部17は、データベース(以下、「DB」と称す。)ファイル171, ユーザファイル用ファイル172, アプリケーションプログラム用ファイル173を備え、NC3に提供するリソースやデータのマスターをこれらに保存し、必要に応じて、保存内容をNC3やSPS2, 7に転送したり、保存内容を用50 いてDBサービスを実施したりする。

【0072】図3はSPS2の構成図である。

【0073】図3において、データ送受信部21は、LAN20に接続されたノードとの間で、メッセージの送受信を行い、また、稼働中のSPS2のモジュールとの間で、データやリソースの送受信を行う。

【0074】NCプログラム転送部22は、LAN20に接続されたノードとの間で、NCプログラム本体やリソースやデータの転送を行う。

【0075】ファイル転送部23は、LAN20に接続されたノードとの間で、リソースやデータの転送を行う。

【0076】遠隔手続き呼び出し部24は、LAN20に接続されたノードとの間で、遠隔手続き呼び出しを行う。

【0077】NC代理実行部25は、WAN10に接続されたNCS1からNCサービスの提供を受ける。

【0078】NCS代理実行部27は、LAN20に接続されたNC3にNCサービスの提供を行う。

【0079】SPS実行部26は、NC代理実行部25とNCS代理実行部27との間でメッセージ交換を行い、NC代理実行部25およびNCS代理実行部27に各種命令を指令する。また、後述する第2の実施形態~第6の実施形態においては、SPS実行部26は、NCS1のSPSサポート部16との間で、NCサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、NCサービスの実施と同期/非同期に、NCサービス以外のリソースやデータの通信を行う。

【0080】リソース格納部28は、DBファイル281,ユーザファイル用ファイル282,アプリケーションプログラム用ファイル283を備え、NCS1から受け取ったリソースやデータをこれらに保存し、必要に応じて、保存内容をNC3に転送したり、保存内容を用いてDBのサービスを実施したりする。

【0081】なお、SPS7の構成も、SPS2と同様 である。

【0082】次に、SPS2がNCS1の代理サーバとなるためにネットワークに参入する際の手続きについて説明する。

【0083】SPS2のSPS実行部26は、DDNSサーバ6のIPアドレスをオフラインで入手し、SPS2のIPアドレスおよび位置情報を、DDNSサーバ6に送信する。ここで、位置情報としては、例えば、SPS2が存在する地域の電話番号の市外局番や、SPS2が存在する位置の緯度・経度を用いることができる。本例では、市外局番および緯度・経度の両方を用いることとする。

【0084】DDNSサーバ6は、SPS2からこれらの情報を受け取ると、その内部のメモリに格納しているSPS情報リストにSPS2を登録すると共に、SPS2が運用時に必要となる最小限のリソースやデータ(例

えば、ログイン用アプリケーションプログラムや基本ア プリケーションプログラムである。)と、NCS1のI Pアドレスとを、SPS2に送信する。

【0085】SPS2のSPS実行部26は、DDNSサーバ6からこれらの情報を受け取ると、準備が完了した旨をDDNSサーバ6に通知し、DDNSサーバ6は、SPS2から通知を受けた時点で、SPS情報リストにおけるSPS2の登録内容を有効にする。

【0086】その後、SPS2は、定期的に、SPS2 10 の負荷状況をDDNSサーバ6に通知し、通知を受けた DDNSサーバ6は、SPS情報リストの内容を更新する。ここで、負荷状況としては、例えば、メモリの使用 量やCPUの稼働率といったリソースの消費状況を用いるようにしたり、接続ユーザ数を用いるようにしたりすることができる。

【0087】なお、SPS情報リストの内容は、図7に示す通りであり、図7の例では、負荷状況として、メモリの使用量を用いている。

【0088】また、SPS7がNCS1の代理サーバと 20 なるためにネットワークに参入する際の手続きも、上述 と同様である。

【0089】これにより、DDNSサーバ6は、SPS2,7の位置情報を知ることができると共に、SPS2,7の負荷状況を把握することができるので、後述する動的対応付け処理を実行することが可能となる。

【0090】図4はIPアドレスの問い合わせに使用されるリクエストメッセージのフォーマットを示す図である。

【0091】なお、DNSサーバが提供するサービスに 30 関するメッセージフォーマットの詳細については、「T CP/IPによるネットワーク構築」, Douglas・Comer 著,共立出版社発行を参照されたい。

【0092】第1の実施形態においては、IPアドレスの問い合わせに使用されるリクエストメッセージには、クライアントであるNC3のIPアドレスおよび位置情報が付加されるようになっている。ここで、位置情報としては、上述と同様に、例えば、NC3が存在する地域の電話番号の市外局番や、NC3が存在する位置の緯度・経度を用いることができる。本例では、市外局番および緯度・経度の両方を用いることとする。また、この位置情報は、DNSサーバが上位のDNSサーバにリクエストメッセージを転送するときに破棄されることはな

【0093】次に、NC3がSPSのIPアドレスを取得する方法について、図1、図5、図6を用いて説明する。

【0094】図5に示すように、NC3は、まず、自身のIPアドレスおよび位置情報を取得する(ステップ1001)。なお、これらの情報は、NC3のユーザからの入力によって取得するようにすることができるが、特

に、緯度・経度については、センサ等の検知内容から取 得するようにすることができる。

【0095】続いて、NC3は、図4に示したリクエストメッセージを作成し(ステップ1002)、作成したリクエストメッセージを、自身のDNSサーバとして予め登録されているDNSサーバ(ここでは、DNSサーバ4とする。)に送信する(ステップ1003)。

【0096】そこで、DNSサーバ4は、送信されてきたリクエストメッセージからドメイン名を取得し、取得したドメイン名に対応するIPアドレスを自身が管理している場合には、そのIPアドレスを設定した応答メッセージをNC3に送信する。また、DNSサーバ4は、目的のIPアドレスを自身が管理していない場合には、送信されてきたリクエストメッセージを、自身の上位のDNSサーバとして予め登録されているDNSサーバ(ここでは、DNSサーバ5とする。)に転送する。

【0097】そこで、DNSサーバ5は、送信されてきたリクエストメッセージからドメイン名を取得し、取得したドメイン名に対応するIPアドレスを自身が管理している場合には、そのIPアドレスを設定した応答メッセージをDNSサーバ4に送信し、DNSサーバ4は、この応答メッセージをNC3に転送する。また、DNSサーバ5は、目的のIPアドレスを自身が管理していない場合には、上述と同様に、送信されてきたリクエストメッセージを、自身の上位のDNSサーバとして予め登録されているDNSサーバ(ここでは、DDNSサーバ6とする。)に転送する。

【0098】さて、図5に戻って、リクエストメッセージを送信したNC3は、応答メッセージが送信されてくるのを待ち(ステップ1004~1006)、予め定めた時間内に応答メッセージが送信されてこなかった場合には、ステップ1003に戻って、リトライを行う。

【0099】ところで、第1の実施形態においては、DDNSサーバ6は、ドメイン名とIPアドレスとを動的に対応付け、通知するIPアドレスを変更する動的対応付け処理を実行するようになっており、以下、動的対応付け処理について、図6を用いて説明する。

【0100】図6に示すように、DDNSサーバ6は、 リクエストメッセージを待ち(ステップ1011)、リク エストメッセージを受信すると(ステップ1012)、そ のリクエストメッセージからドメイン名を取得し、取得 したドメイン名がNCS1のドメイン名であるか否かを 調べる(ステップ1013)。

【0101】取得したドメイン名がNCS1のドメイン名でない場合には(ステップ1013)、DDNSサーバ6は、通常のDNSサーバ4,5と同様に、ドメイン名に対応するIPアドレスを設定した応答メッセージを返信する(ステップ1021)。なお、NCS1のドメイン名以外のドメイン名とは、例えば、メールサーバ等のドメイン名である。

【0102】また、取得したドメイン名がNCS1のドメイン名である場合には(ステップ1013)、DDNSサーバ6は、リクエストメッセージからNC3のIPアドレスおよび位置情報を取得し(ステップ1014)、SPS情報リストを読み込む(ステップ1015)。

【0103】SPS情報リストは、図7に示すように、ネットワーク上に分散して配置されているSPS2,7の各々について、IPアドレス,位置情報,負荷状況が登録されている。

【0104】そこで、DDNSサーバ6は、SPS情報リストを参照して、各SPSの負荷状況をチェックすると共に(ステップ1016)、各SPSのIPアドレスとNC3のIPアドレスとから、各SPSとNC3との間の論理的な距離を算出し(ステップ1017)、各SPSの位置情報とNC3の位置情報とから、各SPSとNC3との間の物理的な距離を算出する(ステップ1018)。

【0105】続いて、DDNSサーバ6は、ステップ1017およびステップ1018で算出した距離から、NC3にとって最適なSPSを選択し(ステップ1019)、選択したSPSのIPアドレスを設定した応答メッセージを、NCまたはDNSサーバに返信する(ステップ1020)。

【0106】NC3にとって最適なSPSとは、具体的には、算出した距離ができるだけ小さいSPSであって、かつ、その負荷状況ができるだけ小さいSPSである。ただし、算出した距離と負荷状況との間に関連性がないことから、距離が最小であっても、負荷状況が最大である場合も考えられる。そこで、DDNSサーバ630は、「距離が最小であるSPSの負荷状況が80%以上である場合には、2番目に距離が小さいSPSを選択する。」といった、予め定めた選択のための規則に従って、SPSを選択するようにすることが好ましい。

【0107】これにより、NC3に対して、NC3にとって最適なSPS(本例では、SPS2となる。)のIPアドレスが通知されることとなり、NC3は、IPアドレスが通知されたSPS2を、NCS1の代理サーバとして、NCサービスを受けることとなる。

【0108】以上説明したように、第1の実施形態によれば、DDNSサーバ6は、ドメイン名とIPアドレスとの固定的な対応関係のみを管理している従来のDNSサーバ4,5とは異なり、ネットワーク上に分散して配置されているSPS2,7の位置情報および負荷状況を管理し、NC3から問い合わせがあったドメイン名に対応するNCS1のIPアドレスを通知する際に、NC3の位置情報と自身の管理内容とに基づいて、NC3にとって最適な代理サーバであるSPSを選択し、選択したSPSのIPアドレスを通知することができる。

【0109】従って、NC3は、NCS1を指定するだ 50 けで、NCS1へのアクセス時に、常に、最適な代理サ

ーバであるSPSにアクセスを行うことができるので、 NC3のユーザは、レスポンス劣化を招くことなく、快 適な環境で作業することができるという効果がある。

【0110】また、SPS2,7でユーザアカウントを管理する必要がないので、ユーザは、別のNCで作業することが可能となるという効果がある。

【0111】また、SPS2,7は、NCS1の代理サーバとなるためにネットワークに参入する際の手続きを1度行ってしまえば、再度手続きを行う必要がほとんどないので、手続きに要する手間が削減されるという効果がある。

【0112】(第2の実施形態)ところで、上述した第1の実施形態において、NC3は、代理サーバとして選択されたSPS2に対して、NCS1を利用するのと同じ手続きでアクセス認証を行い、SPS2からNCサービスを受けるようにすることができる。

【0113】以下、このようにした場合の実施形態を、 第2の実施形態として、図8を用いて説明する。

【0114】図8に示すように、応答メッセージからSPS2のIPアドレスを入手したNC3が、SPS2のNCS代理実行部27にアクセス要求を行うと、NCS代理実行部27は、ログインを行うためのログイン画面をNC3に転送する。

【0115】このように、第2の実施形態においては、 SPS2は、クライアントであるNC3にとっては、N CS1として機能し、NCS1がNC3に対して行うユ ーザ認証要求を代行する。

【0116】NC3において、ユーザが、転送されてきたログイン画面でログイン情報(具体的には、ユーザIDおよびパスワードである。)を入力すると、NC3は、入力されたログイン情報を設定したログイン要求を、SPS2のNCS代理実行部27に送信する。

【0117】SPS2のNCS代理実行部27は、NC3からログイン要求を受け取ると、そのログイン要求に設定されているログイン情報を、SPS実行部26に転送する。SPS実行部26は、NCS代理実行部27からログイン情報を受け取ると、NC代理実行部25に対して、受け取ったログイン情報を転送すると共に、NCS1にアクセス要求を行うよう指示する。NC代理実行部25は、SPS実行部26からの指示に従って、NCS1にアクセス要求を行い、NCS1からログイン画面が転送されてくると、SPS実行部26から受け取ったログイン情報を使用して、NCS1にログイン要求を送信する。

【0118】このように、第2の実施形態においては、 SPS2は、NCS1にとっては、クライアントである NC3として機能し、NC3がNCS1に対して行うユ ーザ認証応答を代行する。

【0119】NCS1は、SPS2のNC代理実行部2 5からログイン要求を受け取ると、そのログイン要求に 設定されているログイン情報を使用してユーザ認証を行い、認証が得られた場合には、ログイン応答と、ユーザの作業用画面を提供するためのユーザ環境ファイルとを、SPS2のNC代理実行部25に転送する。

【0120】SPS2のNC代理実行部25は、NCS 1から転送されてきたログイン応答およびユーザ環境ファイルを、リソース格納部28に格納すると共に、SP S実行部26に対して、ログインの成功を通知し、SP S実行部26は、さらに、NCS代理実行部27に対して、ログインの成功を通知する。NCS代理実行部27 は、ログインの成功が通知されると、リソース格納部2 8からログイン応答およびユーザ環境ファイルを取り出し、取り出したログイン応答およびユーザ環境ファイルを取り出をNC3に転送し、ログイン処理を終了する。

【0121】このように、第2の実施形態においては、 SPS2は、NC3にとっては、NCS1として機能 し、NCS1がNC3に対して行うユーザ認証結果通知 を代行する。

【0122】なお、NCS1でユーザ認証に失敗した場 20 合には、NCS1からSPS2に対して、ログインの失敗を示すメッセージが送信されてくるので、NC3においては、ログインの失敗を示すメッセージが表示されることとなる。また、NC3のユーザは、再度、ログイン情報を入力して、ログイン要求を試みることも可能である。

【0123】以上説明したように、第2の実施形態によれば、代理サーバとして選択されたSPS2が、ユーザ認証に関して、NC3にとってはNSC1として機能し、NCS1にとってはNC3として機能するようにしているので、SPS2でユーザアカウントを管理する必要がない上、さらに、NC3およびNCS1の双方において、ユーザ認証の手続きを変更することなく、ログイン処理を行うことが可能となるという効果がある。

【0124】(第3の実施形態)ところで、上述した第1の実施形態において、NC3が、代理サーバとして選択されたSPS2に対してアクセスしている際に(実際には、上述した第2の実施形態で説明したログインに成功した後の状態である。)、NCS1からアプリケーションプログラムをダウンロードして使用する場合には、S40 PS2は、従来のプロキシ・キャッシュサーバのように、該アプリケーションプログラムを内部にキャッシングしているならば、内部にキャッシングしているアプリケーションプログラムをNC3に転送するようにすることで、トラフィックの軽減・サーバ負荷の軽減を図ることを可能とすることができる。

【0125】以下、このようにした実施形態を、第3の 実施形態として、図9を用いて説明する。

【0126】第3の実施形態においては、NC3にダウンロードされるアプリケーションプログラムが、常に最新バージョンであるようにする必要がある点、すなわ

24

ち、SPS2が内部にキャッシングしているアプリケーションプログラムが、常に最新バージョンであるようにする必要があるという点が重要である。

【0127】図9に示すように、NC3において、ユーザが、自身の作業用画面でアプリケーションプログラムの使用要求を指示すると、NC3は、該アプリケーションプログラムのダウンロード要求を、SPS2のNCS代理実行部27に送信する。

【0128】SPS2のNCS代理実行部27は、NC3からダウンロード要求を受け取ると、受け取ったダウンロード要求の要求内容を、SPS実行部26に転送する。SPS実行部26は、NCS代理実行部27から要求内容を受け取ると、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファイル283をチェックし、要求されたアプリケーションプログラムが格納されているか否かをチェックする。

【0129】要求されたアプリケーションプログラムが格納されている場合には、SPS2のSPS実行部26は、該アプリケーションプログラムのバージョンを問い合わせるためのアプリケーションバージョンチェック要求を、NCS1のSPSサポート部16に送信する。

【0130】NCS1のSPSサポート部16は、SPS2のSPS実行部26からアプリケーションバージョンチェック要求を受け取ると、問い合わせがあったアプリケーションプログラムのバージョンを示すアプリケーションバージョンチェック応答を、SPS2のSPS実行部26に送信する。

【0131】なお、第3の実施形態において、アプリケーションバージョンチェック要求およびその応答は、SPS2の遠隔手続き呼び出し部24とNCS1の遠隔手続き呼び出し部13との間で、NCS1によるNCサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って交換される。

【0132】SPS2のSPS実行部26は、NCS1のSPSサポート部16からアプリケーションバージョンチェック応答を受け取ると、受け取ったアプリケーションバージョンチェック応答が示すバージョンと、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファイル283に格納されているアプリケーションプログラムのバージョンとを照合することで、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファイル283に格納されているアプリケーションプログラムが最新バージョンであるか否かを判定する。

【0133】最新バージョンである場合には、SPS2のSPS実行部26は、NCS代理実行部27に対して、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファイル283に格納されているアプリケーションプログラムをダウンロードするよう指示し、NCS代理実行部27は、SPS実行部26からの指示に従って、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファ

イル283に格納されているアプリケーションプログラムについて、NC3がNCS1に対して通常行う手続きと同じ手続きで、そのアプリケーションプログラムをダウンロードを実行する。

【0134】また、要求されたアプリケーションプログラムが、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファイル283に格納されていない場合や、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファイル283に格納されているアプリケーションプログラムが最新バージョンでない場合には、SPS2のSPS実行部26は、NC代理実行部24に対して、NCS代理実行部27から受け取った要求内容を転送すると共に、NCS1に該アプリケーションプログラムのダウンロード要求を行うよう指示する。NC代理実行部24は、SPS実行部26からの指示に従って、SPS実行部26から受け取った要求内容を使用して、NCS1のNCS実行部15にダウンロード要求を送信する。

【0135】NCS1のNCS実行部15は、SPS2のNC代理実行部24からダウンロード要求を受け取ると、要求されたアプリケーションプログラムのダウンロードを実行するので、SPS2のNC代理実行部24は、NCS1のNCS実行部15からアプリケーションプログラムを取得すると、取得したアプリケーションプログラムを、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファイル283に格納すると共に、SPS実行部26に対して、ダウンロードの成功を通知する。

【0136】SPS2のSPS実行部26は、ダウンロードの成功が通知されると、NCS代理実行部27に対して、リソース格納部28のアプリケーションプログラ30 ム用ファイル283に格納されているアプリケーションプログラムをダウンロードするよう指示し、NCS代理実行部27は、SPS実行部26からの指示に従って、リソース格納部28のアプリケーションプログラム用ファイル283に格納されているアプリケーションプログラムについて、NC3がNCS1に対して通常行う手続きと同じ手続きで、そのアプリケーションプログラムをダウンロードを実行する。

【 0 1 3 7 】以上説明したように、第 3 の実施形態によれば、代理サーバとして選択された S P S 2 は、N C 3 40 からダウンロードが要求されたアプリケーションプログラムの最新バージョンが、リソース格納部 2 8 のアプリケーションプログラム用ファイル 2 8 3 に格納されているならば、そのアプリケーションプログラムをN C 3 に転送するようにすることができる。

【0138】従って、SPS2からNCS1への不要なアクセスが生じず、トラフィックの軽減・サーバ負荷の軽減を図ることを可能とするという効果がある。また、SPS2においても、NC3からのダウンロード要求に応じたタイミングで、常に最新バージョンのアプリケーションプログラムが格納されるようになり、NC3にと

って必要な情報のみが格納されることとなるので、記憶 媒体の消費量を軽減させることが可能となるという効果 がある。

【0139】(第4の実施形態)さらに、上述した第1の実施形態において、NC3のユーザが、自身の作業用画面を用いて、過去に編集したユーザファイルを再編集する場合、すなわち、NC3が、自身のユーザが過去に編集したユーザファイルをダウンロードして使用する場合に、代理サーバとして選択されたSPS2は、該ユーザファイルの最新バージョンを内部にキャッシングしているならば、そのユーザファイルをNC3に転送するようにすることで、トラフィックの軽減・サーバ負荷の軽減を図ることを可能とすることができる。

【0140】以下、このようにした実施形態を、第4の 実施形態として、図10および図11を用いて説明す る。

【0141】図10に示すように、NC3において、ユーザの作業用画面には、過去に編集したユーザファイルのファイル名が記録されており、ユーザが、そのファイル名を指定してユーザファイルの使用要求を指示すると、NC3は、該ユーザファイルのダウンロード要求を、SPS2のNCS代理実行部27に送信する。

【0142】SPS2のNCS代理実行部27は、NC3からダウンロード要求を受け取ると、受け取ったダウンロード要求の要求内容を、SPS実行部26に転送する。SPS実行部26は、NCS代理実行部27から要求内容を受け取ると、要求されたユーザファイルのバージョンを問い合わせるためのユーザファイルバージョンチェック要求を、NCS1のSPSサポート部16に送信する。

【0143】NCS1のSPSサポート部16は、SPS2のSPS実行部26からユーザファイルバージョンチェック要求を受け取ると、ユーザファイルポインタリスト161を参照し、問い合わせがあったユーザファイルの最新バージョンが何処に存在しているかを調べる。

【0144】なお、ユーザファイルポインタリスト161には、ユーザファイルごとに、その最新バージョンの存在場所を示す情報が格納されており、その情報の格納方法については、図11を用いて後述する。また、最新バージョンのユーザファイルとは、最も最近のタイムスタンプが付与されたユーザファイルであることを意味している。

【0145】問い合わせがあったユーザファイルの最新 バージョンが、SPS7に存在していることが分かった 場合には、NCS1のSPSサポート部16は、該ユー ザファイルのダウンロード要求を、SPS7のSPS実 行部26に送信することで、SPS7から該ユーザファ イルを取得し、取得したユーザファイルを、リソース格 納部17のユーザファイル用ファイル172に格納す る。なお、このとき、SPSサポート部16は、ユーザ 50

ファイルポインタリスト161の格納内容を、取得した ユーザファイルの最新バージョンの存在場所がNCS1 である旨を示す情報に書き替える。

【0146】そして、NCS1のSPSサポート部16は、最新バージョンのユーザファイルの存在場所(ここでは、NCS1となる。)を示すユーザファイルバージョンチェック応答を、SPS2のSPS実行部26に送信する。

【0147】また、要求されたユーザファイルの最新バ10 ージョンが、NCS1のユーザファイル用ファイル17 2に格納されていることが分かった場合には、NCS1 のSPSサポート部16は、最新バージョンのユーザファイルの存在場所(ここでは、NCS1となる。)を示すユーザファイルチェック応答を、SPS2のSPS実行部26に送信する。

【0148】さらに、要求されたユーザファイルの最新 バージョンが、SPS2に存在していることが分かった 場合には、NCS1のSPSサポート部16は、最新バ ージョンのユーザファイルの存在場所(ここでは、SP 20 S2となる。)を示すユーザファイルバージョンチェッ ク応答を、SPS2のSPS実行部26に送信する。

【0149】なお、第4の実施形態において、ユーザファイルバージョンチェック要求およびその応答は、SPS2の遠隔手続き呼び出し部24とNCS1の遠隔手続き呼び出し部13との間で、NCS1によるNCサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って交換される。

【0150】SPS2のSPS実行部26は、NCS1 のSPSサポート部16からユーザファイルバージョン 30 チェック応答を受け取ると、リソース格納部28のユー ザファイル用ファイル282をチェックし、要求された ユーザファイルが格納されているか否かをチェックす る。

【0151】要求されたユーザファイルが格納されている場合には、SPS2のSPS実行部26は、受け取ったユーザファイルバージョンチェック応答によって、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納されているユーザファイルが最新バージョンであるか否かを判定する。

【0152】最新バージョンである場合には、SPS2のSPS実行部26は、NCS代理実行部27に対して、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納されているユーザファイルをダウンロードするよう指示し、NCS代理実行部27は、SPS実行部26からの指示に従って、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納されているユーザファイルについて、NC3がNCS1に対して通常行う手続きと同じ手続きで、そのユーザファイルをダウンロードを実行する。

0 【0153】また、要求されたユーザファイルが、リソ

ース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納されていない場合は、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納されているユーザファイルが最新バージョンでない場合には、最新バージョンのユーザファイルの存在場所がNCS1であることが分かるので、SPS2のSPS実行部26は、NC代理実行部24に対して、NCS1に該ユーザファイルのダウンロード要求を行うよう指示する。NC代理実行部24は、SPS実行部26からの指示に従って、SPS実行部26から受け取った要求内容を使用して、NCS1のSPSサポート部16にダウンロード要求を送信する。

【0154】NCS1のSPSサポート部16は、SPS2のNC代理実行部24からダウンロード要求を受け取ると、要求されたユーザファイルのダウンロードを実行するので、SPS2のNC代理実行部24は、NCS1からユーザファイルを取得すると、取得したユーザファイルを、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納すると共に、SPS実行部26に対して、ダウンロードの成功を通知する。

【0155】SPS2のSPS実行部26は、ダウンロードの成功が通知されると、NCS代理実行部27に対して、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納されているユーザファイルをダウンロードするよう指示し、NCS代理実行部27は、SPS実行部26からの指示に従って、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納されているユーザファイルについて、NC3がNCS1に対して通常行う手続きと同じ手続きで、そのユーザファイルをダウンロードを実行する。

【0156】以上説明したように、第4の実施形態によれば、代理サーバとして選択されたSPS2は、NC3からダウンロードが要求されたユーザファイルの最新バージョンが、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納されているならば、そのユーザファイルをNC3に転送するようにすることができる。

【0157】従って、SPS2からNCS1への不要なアクセスが生じず、トラフィックの軽減・サーバ負荷の軽減を図ることを可能とするという効果がある。また、SPS2においても、NC3からのダウンロード要求に応じたタイミングで、常に最新バージョンのユーザファイルが格納されるようになり、NC3にとって必要な情報のみが格納されることとなるので、記憶媒体の消費量を軽減させることが可能となるという効果がある。

【0158】また、SPS2がリソース管理やユーザ管理を行う必要がないにも関わらず、ユーザ別のNCサービスを実施することができるという効果がある。そこで、SPS2での特別な管理コストが不要となり、実質的に管理が必要となるのは、NCS1だけになるという

効果がある。

【0159】さて、ここで、NCS1が、ユーザファイルの最新バージョンの存在場所を示す情報を、ユーザファイルポインタリスト161に格納する際の動作について、引き続き、図11を用いて説明する。

【0160】NC3のユーザは、上述したようにして取得した最新バージョンのユーザファイルの編集作業を終了し、該ユーザファイルの格納要求を指示すると、NC3は、該ユーザファイルのアップロード要求を、該ユーザファイルの本体と共に、SPS2のNCS代理実行部27に送信する。

【0161】SPS2のNCS代理実行部27は、NC3からアップロード要求を受け取ると、該アップロード要求を受け取ると、該アップロード要求と共に受け取ったユーザファイルの本体を、リソース格納部28のユーザファイル用ファイル282に格納し、格納が完了すると、NC3に対して、格納の完了を通知すると共に、SPS実行部26は、格納の完了が通知されると、ユーザファイルのバージョンが変更したことを示すユーザファイルバージョン通知を、NCS1のSPSサポート部16に送信する。

【0162】NCS1のSPSサポート部16は、このユーザファイルバージョン通知を受けて、ユーザファイルポインタリスト161を更新することができる。すなわち、SPSサポート部16は、ユーザファイルポインタリスト161の格納内容を、通知されたユーザファイルの最新バージョンの存在場所がSPS2である旨を示す情報に書き替える。

【0163】そして、ユーザファイルポインタリスト1 30 61の更新を完了すると、NCS1のSPSサポート部 16は、更新の完了を示すユーザファイルバージョン確 認を、SPS2のSPS実行部26に送信する。

【0164】なお、SPS2のSPS実行部26は、NCS1のSPSサポート部16からユーザファイルバージョン確認が返送されてくるまで、ユーザファイルバージョン通知の送信を続けるようにする。

【0165】ところで、第4の実施形態においては、NCS1は、問い合わせがあったユーザファイルの最新バージョンの存在場所が、NCS1でもなく、問い合わせ 元のSPS2でもない場合に、ユーザファイルバージョンチェック応答を送信する前に、該ユーザファイルを存在場所(上述の例では、SPS7である。)から取得するようにしているが、最新バージョンのユーザファイルの存在場所がSPS7である旨を示すユーザファイルの存在場所がSPS7である旨を示すユーザファイルバージョンチェック応答を送信し、その後、SPS2からダウンロード要求が送信されてきたときに、ユーザファイルの最新バージョンをSPS7から取得するようにしてもよい。

【0166】(第5の実施形態)さて、上述した第1の実 50 施形態において、NC3のユーザが、自身の作業用画面

29

を用いて、DBの検索を行っている場合、すなわち、NC3が、代理サーバとして選択されたSPS2を経由して、NCS1のDBファイル171にアクセスしている場合に、そのアクセス頻度が高いときには、NCS1からSPS2にDB本体を転送するようにすることで、トラフィックの軽減・サーバ負荷の軽減を図ることを可能とすることができる。

【0167】以下、このようにした実施形態を、第5の 実施形態として、図12を用いて説明する。

【0168】図12に示すように、NC3において、ユーザが、ユーザの作業用画面でDBの検索要求を指示すると、NC3は、DBへのアクセス要求を、SPS2のNCS代理実行部27に送信する。

【0169】SPS2のNCS代理実行部27は、NC3からアクセス要求を受け取ると、受け取ったアクセス要求の要求内容を、SPS実行部26に転送する。SPS実行部26は、NCS代理実行部27から受け取った要求内容を、NC代理実行部24に転送するが、第5の実施形態においては、このとき、SPS実行部26が、NC3からDBへのアクセス回数を計数するようにしている。すなわち、例えば、SPS実行部26は、NC3に対応するDBアクセスカウンタをインクリメントするようにする。

【0170】SPS2のNC代理実行部24は、SPS実行部26から要求内容を受け取ると、受け取った要求内容を使用して、アクセス要求を作成し、作成したアクセス要求をNCS1のNCS実行部15に送信することで、NCS1のNCS実行部15を介して、DBファイル171にアクセスする。

【0171】なお、アクセス結果は、アクセス要求とは 逆の経路で、NCS1からNC3まで、SPS2を経由 して届けられる。

【0172】そして、第5の実施形態においては、SPS2のSPS実行部26が、NC3からDBへのアクセス回数(DBアクセスカウンタの値)が、予め定めた回数を超えたか否かを判定し、超えた場合には、NCS1のNCSサポート部16に対して、DB本体の転送を要求するDB転送要求を送信するようにしている。

【0173】NCS1のNCSサポート部16は、SPS2のSPS実行部26からDB転送要求を受け取ると、DBファイル171への書き込みを禁止するなどの、DBファイル171へのアクセスをロックする処理を実行した後、DB本体の送信準備を開始し、送信準備が完了すると、DB本体の転送を許可することを示すDB転送応答を、SPS2のSPS実行部26に送信する。

【0174】なお、DBへの書き込みが発生している場合には、NCS1のNCSサポート部16は、DB本体の転送を許可しないことを示すDB転送応答を、SPS2のSPS実行部26に送信する。

【0175】また、第5の実施形態において、DB転送要求およびその応答は、SPS2のファイル転送部22とNCS1のファイル転送部14との間で、NCS1によるNCサービス(ここでは、DB検索サービスである。)の提供で使用される通信路とは別の通信路を使って交換される。

【0176】SPS2のSPS実行部26は、NCS1のNCSサポート部16から、DB本体の転送を許可することを示すDB転送応答を受け取ると、リソース格納部28のDBファイル281上にDB本体の格納領域を確保するなど、DB本体の受信準備を開始し、受信準備が完了すると、DB本体の転送開始を要求するDB転送開始要求を、NCS1のSPSサポート部16に送信する。

【0177】NCS1のSPSサポート部16は、SPS2のSPS実行部26からDB転送開始開始要求を受け取ると、DBファイル171に格納されているDB本体を取り出して、SPS2のSPS実行部26に転送し、転送が完了すると、転送が完了したことを示すDB転送終了を、SPS2のSPS実行部26に送信する。

【0178】なお、第5の実施形態において、DB転送 開始要求、DB本体の転送、DB転送終了は、SPS2 のファイル転送部22とNCS1のファイル転送部14 との間で、NCS1によるNCサービス(ここでは、D B検索サービスである。)の提供で使用される通信路と は別の通信路を使って交換される。

【0179】一方、SPS2のSPS実行部26は、NCS1のSPSサポート部16からDB本体を受け取ると、受け取ったDB本体を、順次、リソース格納部28のDBファイル281上に確保しておいた格納領域に格納していく。そして、SPS実行部26は、NCS1のSPSサポート部16からDB転送終了を受け取ると、DB本体の転送が完了したことが分かるので、DBアクセスカウンタをリセットすると共に、NC3のアクセス先を、BCS1のDBファイル171から、リソース格納部28のDBファイル281に変更するための処理を行う。この処理は、具体的には、NC3のアクセス先を記述したアクセスポインタを、NSC1からSPS2に貼り替える処理である。

0 【0180】以降は、SPS2のNCS代理実行部27がNC3から受け取ったアクセス要求が、SPS実行部26に転送されると、SPS実行部26によって、リソース格納部28のDBファイル281にアクセスされて、検索結果が、NCS代理実行部27を介して、NC3に届けられることとなる。

【0181】以上説明したように、第5の実施形態によれば、代理サーバとして選択されたSPS2は、NC3からのDBへのアクセス頻度が高い場合に、NCS1からDB本体を転送してもらい、このDB本体を使用し
50 て、NCS1が提供するDB検索サービスと同様のDB

検索サービスを、NC3に提供するようにすることがで きる。

【0182】従って、トラフィックの軽減・サーバ負荷 の軽減を図ることができると共に、NC3に快適なユー ザ作業環境を提供することができるという効果がある。

【0183】(第6の実施形態)ここで、上述した第2の 実施形態で説明したログイン処理に対応するログアウト 処理を行うようにした場合の実施形態を、第6の実施形 態として、図13を用いて説明しておく。

【0184】図13に示すように、NC3のユーザが、 ログアウトを指示すると、NC3は、ログアウト要求 を、SPS2のNCS代理実行部27に送信する。

【0185】SPS2のNCS代理実行部27は、NC 3からログアウト要求を受け取ると、NC3のユーザの 作業用画面を保持するなどの、ログアウト処理を行った 後、ログアウトの完了を通知するログアウト応答をNC 3に送信する。

【0186】NC3は、SPS2のNCS代理実行部2 7からログアウト応答を受け取ると、ユーザの作用用画 面を閉じて、NCサービスを終了する。

【0187】このように、第6の実施形態においては、 SPS2は、クライアントであるNC3にとっては、N CS1として機能し、NCS1がNC3に対して行うロ グアウト応答を代行する。

【0188】また、SPS2のNCS代理実行部27 は、NC3から受け取ったログアウト要求に設定されて いるログアウト情報を、SPS実行部26に転送し、S PS実行部26は、さらに、NCS代理実行部27から 受け取ったログアウト情報を、NC代理実行部25に転 送すると共に、NCS1に対してログアウト要求を送信 するよう指示する。

【0189】SPS2のNC代理実行部25は、SPS 実行部26からの指示に従って、NCS1のNCS実行 部15にログアウト要求を行い、NCS1のNCS実行 部15からログアウト応答を受け取る。

【0190】このように、第6の実施形態においては、 SPS2は、NCS1にとっては、クライアントである NC3として機能し、NC3がNCS1に対して行うロ グアウト要求を代行する。

【0191】第6の実施形態においては、さらに、SP S2のSPS実行部26は、NC3のユーザがそれまで 実行してきた処理のログを解析し、NC3のユーザが使 用したアプリケーションプログラムのバージョンや、N C3のユーザが使用したユーザファイルや、NC3のユ ーザがアクセスしたDBについての履歴を作成した後、 NCS1のSPSサポート部16に対して、ユーザのロ グアウト時の作業用画面を転送してから、代理サーバと しての処理を終了する。

【0192】これにより、第2の実施形態で説明したロ

NCに対して、第6の実施形態でNCS1に転送された 作業用画面を提供するためのユーザ環境ファイルが転送 されてくることとなる。

【0193】ところで、上述した第2の実施形態から第 6の実施形態で説明したSPSは、特に、次世代インタ ーネット/イントラネットシステムとして重要視されて いる、クライアント管理を全てサーバ側で行うことをコ ンセプトとしたクライアントーサーバ型のネットワーク システムにおいて、ネットワーク上に分散して配置され 10 るようにすることで、その効果を発揮することができ る。

【0194】なた、上述した第2の実施形態~第6の実 施形態で説明したSPSの動作は、実は、上述した第1 の実施形態によって最適な代理サーバとして選択された SPSでなく、従来のDNSサーバによってドメイン名 とIPアドレスとが固定的に管理されているSPSであ っても、適用することが可能である。

【0195】すなわち、DNSSサーバ6が存在しない 従来のネットワークシステムであっても、NCSおよび 20 SPSの構成を、各々、図2および図3に示した構成と することで、上述した第2の実施形態~第6の実施形態 を適用し、これらの効果と同じ効果を得ることが可能で ある。

#### [0196]

【発明の効果】以上説明したように、本発明は、ドメイ ン名とアドレスとの固定的な対応関係のみを管理してい る従来のDNSサーバとは異なり、ネットワーク上に分 散して配置されている代理サーバの位置情報および負荷 状況を管理し、クライアントから問い合わせがあったド 30 メイン名に対応するサーバのアドレスを通知する際に、 クライアントの位置情報と管理内容とに基づいて、クラ イアントにとって最適な代理サーバを選択し、選択した 代理サーバのアドレスを通知するようにした代理サーバ 選択装置(上述した動的DNSサーバである。)を設ける ようにしている。

【0197】従って、クライアントは、サービスを受け ようとするサーバを指定するだけで、そのサーバへのア クセス時に、常に、最適な代理サーバにアクセスを行う ことができるので、クライアントのユーザは、レスポン 40 ス劣化を招くことなく、快適な環境で作業することがで きるという効果がある。

【0198】また、以上説明したように、本発明は、代 理サーバが、サーバによるサービスの提供で使用される 通信路とは別の通信路を使って、サーバとの間でリソー スやデータを通信するようにしている。

【0199】従って、代理サーバが、クライアントから の要求に応じたタイミングで、サーバに存在しているリ ソースやデータをダウンロードしてキャッシングし、キ ャッシングしたリソースやデータをクライアントに提供 グイン処理が行われたときには、ログイン要求を行った 50 することができるので、トラフィックの軽減・サーバ負

荷の軽減を図ることができるという効果がある。

【0200】特に、ユーザ別のリソースやデータをサーバが管理するようにすると、代理サーバは、自身にアクセスしているクライアントのユーザが必要としているリソースやデータを、サーバからダウンロードしてキャッシングし、キャッシングしたリソースやデータをクライアントに提供することが可能となる。

【0201】また、特に、代理サーバは、クライアントからサーバへのアクセスが頻繁な場合には、サーバによるサービスの提供で使用されている通信路とは別の通信路を使って、サーバに存在しているリソースやデータをダウンロードしてキャッシングし、キャッシングしたリソースやデータをクライアントに提供するようにすると、トラフィックの軽減・サーバ負荷の軽減を図ると共に、快適なユーザ作業環境をクライアントに提供することが可能となる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】第1の実施形態が適用されるネットワークシステムの構成図。

【図2】ネットワークコンピュータ(NCS)の構成図。

【図3】サービスプロキシサーバ(SPS)の構成図。

【図4】IPアドレスの問い合わせに使用されるリクエストメッセージのフォーマットを示す説明図。

【図5】ネットワークコンピュータ(NC)がNCSのIPアドレスを取得する際の処理の流れを示すフローチャート

【図6】NCがNCSのIPアドレスを取得する際の動的ドメインネームシステム(DDNS)サーバの動的対応付け処理の流れを示すフローチャート。

【図7】DDNSサーバ中のSPS情報リストの内容を 30

示す説明図。

【図8】第2の実施形態でNCがログインを行う際の動作を示す説明図。

【図9】第3の実施形態でNCがアプリケーションプログラムのダウンロード要求を行う際の動作を示す説明図。

【図10】第4の実施形態でNCがユーザファイルのダウンロード要求を行う際の動作を示す説明図。

【図11】第4の実施形態でNCがユーザファイルのダ 10 ウンロード要求を行う際の動作を示す説明図。

【図12】第5の実施形態でNCがデータベース検索を 行う際の動作を示す説明図。

【図13】第6の実施形態でNCがログアウトを行う際の動作を示す説明図。

#### 【符号の説明】

1 …ネットワークコンピュータサーバ(NCS)、2,7 …サービスプロキシサーバ(SPS)、3 …ネットワークコンピュータ(NC)、4,5 …ドメインネームシステム(DNS)サーバ、6 …動的ドメインネームシステム(DNS)サーバ、8 …ゲートウェイサーバ(GWS)、10 …WAN、20 …LAN、11,21 …データ送受信部、12,22 …NCプログラム転送部、13,24 …遠隔手続き呼び出し部、14,23 …ファイル転送部、15 …NCS実行部、16 …SPSサポート部、17,28 …リソース格納部、171,281 …データベース(DB)ファイル、172,282 …ユーザファイル用ファイル、173,283 …アプリケーションプログラム用ファイル、25 …NC代理実行部、26 …SPS実行部、27 …NCS代理実行部。

NCS
NCS
NCS
WAN
GWS
LAN
3
DNS
H-/
10
SPS
NC
SPS
NC
SPS
A

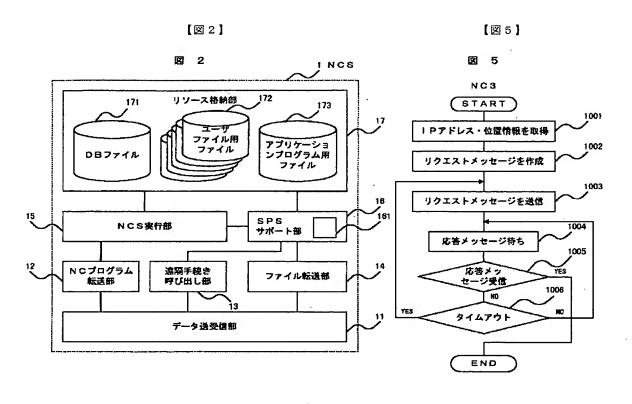
ONS
H-/
10
S
A

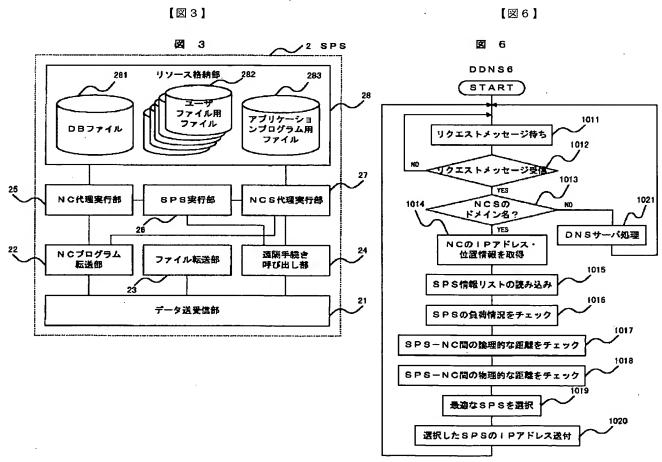
【図1】

【図4】

図 4

リクエストメッセージ local address latitude & longitude telephone number

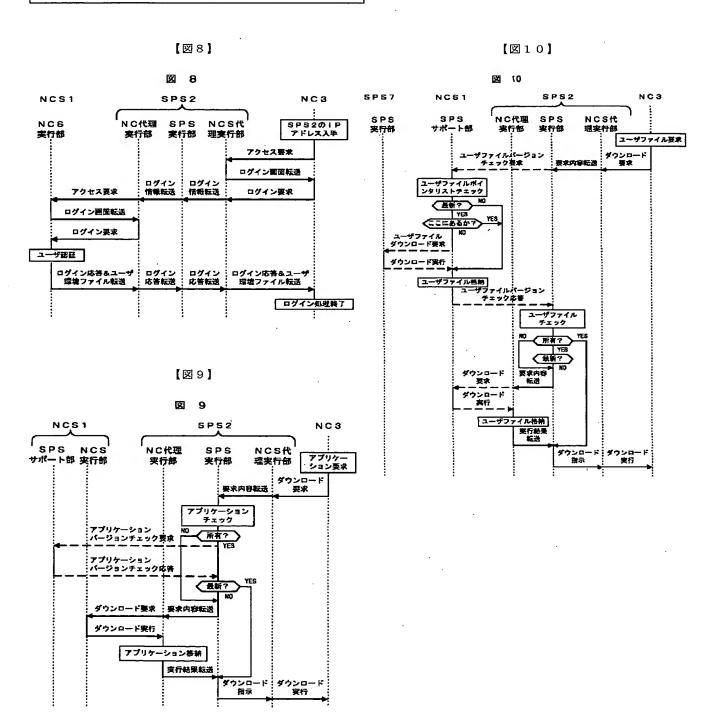




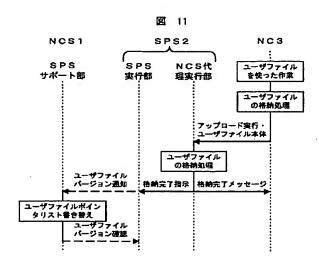
【図7】

図 7

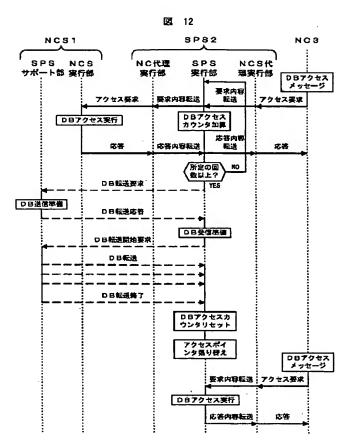
SPS name	IP address	location	TEL	LOAD
SPSkawasak I	133, 144, 98, 13	N35' 35' 04 E139' 30' 01	03-372	30%
SPSodamara	135. 213. 43. 2	N35' 18' 05 E139' 10' 39	0424-21	70%



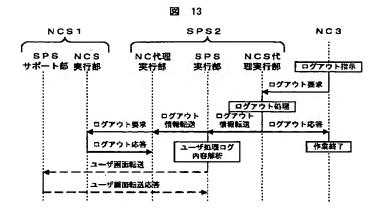




【図12】



【図13】



【手続補正書】

【提出日】平成13年2月28日(2001.2.2

8)

【手統補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】<u>サーバと、クライアントと</u>、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとが複数

接続されたネットワークに接続される代理サーバ選択装置であって、

<u>上記</u>代理サーバごとに、その<u>位置情報を記憶する</u>代理サーバ情報記憶手段と、

いずれかのクライアントから、該クライアントの位置情報が付加された、サーバのドメイン名に対応するネットワークアドレスを問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場合に、該クライアントの位置情報および上記代理サーバ情報記憶手段の記憶内容に基づいて、予め定めた選択のための規則に従った代理サーバを選択する代理サーバ選択手段と、

問い合わせ要求元のクライアントに対して、上記代理サーバ選択手段が選択した代理サーバのネットワークアドレスを通知するアドレス通知手段とを備えたことを特徴とする代理サーバ選択装置。

【請求項2】請求項1記載の代理サーバ選択装置であって、

#### 上記位置情報は、

ネットワークアドレスを用いた論理的な位置情報と、ネットワーク上の接続位置を表す情報を用いた物理的な位置情報とからなることを特徴とする代理サーバ選択<u>装</u>置。

【請求項3】<u>サーバと、クライアントと</u>、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとが複数接続されたネットワークに接続される代理サーバ選択装置ににおいて実行されるプログラムを記録した記録媒体であって、

#### 上記プログラムは、

上記代理サーバごとに、その<u>位置情報を記憶</u>する代理サーバ情報記憶手段と、

いずれかのクライアントから、該クライアントの位置情報が付加された、サーバのドメイン名に対応するネットワークアドレスを問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場合に、該クライアントの位置情報および上記代理サーバ情報記憶手段の記憶内容に基づいて、予め定めた選択のための規則に従った代理サーバを選択する代理サーバ選択手段と、

問い合わせ要求元のクライアントに対して、上記代理サーバ選択手段が選択した代理サーバのネットワークアドレスを通知するアドレス通知手段として、上記代理サーバ選択装置を機能させることを特徴とするプログラムを記録した記録媒体。

【請求項4】 それぞれノードを構成する、サーバと、クライアントとが複数接続されたネットワークに接続されて、ノードを構成し、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバであって、

上記サーバによるサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記サーバとの間で通信を行う 2次通信手段を備えたことを特徴とする代理サーバ。

【請求項5】請求項4記載の代理サーバであって、

中継対象のクライアントがアクセスしているサーバ上の リソースを検知する検知手段と、

上記検知手段が検知したリソースへの、中継対象のクライアントのアクセス頻度を測定する測定手段と、

上記測定手段が測定したアクセス頻度が予め定めた閾値 を超えた場合に、上記 2次通信手段を用いて、中継対象 のクライアントがアクセスしているサーバのリソース を、該サーバから取得するリソース取得手段と、

上記リソース取得手段が取得したリソースを記憶するリ ソース記憶手段と、

中継対象のクライアントのアクセス先を、上記リソース 記憶手段が記憶しているリソースに切り替えるアクセス 先切替手段とをさらに備えたことを特徴とする代理サー バ。

【請求項6】請求項4記載の代理サーバであって、

ユーザに固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記 憶手段と、

中継対象のクライアントから、ユーザデータをダウンロードするためのダウンロード要求が送信されてきた場合に、<u>最新のユーザデータ</u>を上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定するユーザデータ判定手段と、

最新ユーザデータを記憶していると上記ユーザデータ判定手段が判定した場合には、上記ユーザデータ記憶手段が記憶している最新ユーザデータを、中継対象のクライアントに転送する第1のユーザデータ転送手段と、

最新ユーザデータを記憶していないと上記ユーザデータ 判定手段が判定した場合には、上記2次通信手段を用い て、最新ユーザデータを上記サーバから取得するユーザ データ取得手段と、

上記ユーザデータ取得手段が取得した最新ユーザデータを、上記ユーザデータ記憶手段に格納すると共に、格納した最新ユーザデータを、中継対象のクライアントに転送する第2のユーザデータ転送手段とをさらに備えたことを特徴とする代理サーバ。

【請求項7】請求項6記載の代理サーバであって、

中継対象のクライアントからユーザデータが転送されて きた場合に、該ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手 段に格納するユーザデータ格納手段と、

上記ユーザデータ格納手段がユーザデータを格納した場合に、上記 2 次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードである旨を上記サーバに通知する通知手段とをさらに備え、

上記ユーザデータ判定手段は、

上記 2 次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードを問い合わせるための問い合わせ要求を上記サーバに送信し、その返答を取得することで、最新ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定することを特徴とする代理サーバ。

【請求項8】それぞれノードを構成する、サーバと、ク

<u>ライアント</u>とが複数接続されたネットワークに接続<u>されて、ノードを構成し、</u>クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバ<u>において実行される</u>プログラムを記録した記録媒体であって、

#### 上記プログラムは、

上記サーバによるサービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記サーバとの間で通信を行う2次通信手段と備えた代理サーバとして、上記代理サーバを機能させることを特徴とするプログラムを記録した記録媒体。

【請求項9】請求項8記載の記録媒体であって、 上記プログラムは、

中継対象のクライアントがアクセスしているサーバ上の リソースを検知する検知手段と、

上記検知手段が検知したリソースへの、中継対象のクライアントのアクセス頻度を測定する測定手段と、

上記測定手段が測定したアクセス頻度が予め定めた閾値 を超えた場合に、上記2次通信手段を用いて、中継対象 のクライアントがアクセスしているサーバのリソース を、該サーバから取得するリソース取得手段と、

上記リソース取得手段が取得したリソースを記憶するリ ソース記憶手段と、

中継対象のクライアントのアクセス先を、上記リソース 記憶手段が記憶しているリソースに切り替えるアクセス 先切替手段として、代理サーバをさらに機能させること を特徴とするプログラムを記録した記録媒体。

【請求項10】請求項8記載の記録媒体であって、

上記プログラムは、

ユーザに固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記 億手段と、

中継対象のクライアントから、ユーザデータをダウンロードするためのダウンロード要求が送信されてきた場合に、<u>最新のユーザデータ</u>を上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定するユーザデータ判定手段 レ

最新ユーザデータを記憶していると上記ユーザデータ判定手段が判定した場合には、上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているユーザデータを、中継対象のクライアントに転送する第1のユーザデータ転送手段と、

最新ユーザデータを記憶していないと上記ユーザデータ 判定手段が判定した場合には、上記2次通信手段を用い て、最新ユーザデータを上記サーバから取得するユーザ データ取得手段と、

上記ユーザデータ取得手段が取得したユーザデータを、 上記ユーザデータ記憶手段に格納すると共に、格納した 最新ユーザデータを、中継対象のクライアントに転送す る第2のユーザデータ転送手段として、上記代理サーバ をさらに機能させることを特徴とするプログラムを記録 した記録媒体。

【請求項11】請求項10記載の記録媒体であって、

上記プログラムは、

中継対象のクライアントからユーザデータが転送されて きた場合に、該ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手 段に格納するユーザデータ格納手段と、

上記ユーザデータ格納手段がユーザデータを格納した場合に、上記 2 次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードである旨を上記サーバに通知する通知手段として、上記代理サーバをさらに機能させ、かつ、

上記ユーザデータ判定手段は、

上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードを問い合わせるための問い合わせ要求を上記サーバに送信し、その返答を取得することで、最新ユーザデータを上記ユーザデータ記憶手段が記憶しているか否かを判定することを特徴とするプログラムを記録した記録媒体

【請求項12】 クライアントと、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとが複数接続されたネットワークに接続されるサーバであって、

サービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記代理サーバとの間で通信を行う2次通信手段を備えたことを特徴とするサーバ。

【請求項13】 <u>クライアントと</u>、請求項7記載の代理サーバとが複数接続されたネットワークに接続<u>されるサー</u>バであって、

サービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記代理サーバとの間で通信を行う2次通信手段

ユーザに固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記 億手段と、

最新のユーザデータの所在ノードを記憶している所在ノード記憶手段と、上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在ノードである旨が通知された場合に、上記所在ノード記憶手段の記憶内容を更新する所在ノード更新手段と、

上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在ノードを 問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場 合に、上記所在ノード記憶手段の記憶内容に基づいて、 問い合わせ対象の最新ユーザデータの所在ノードを識別 する所在ノード識別手段と、

上記所在ノード識別手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サーバおよび自サーバのいずれかである場合に、上記2次通信手段を用いて、その旨の返答を該代理サーバに送信する第1の所在ノード返答手段と、

上記所在ノード識別手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サーバおよび自サーバのいずれでもない場合に、上記2次通信手段を用いて、最新ユーザデータを該所在ノードから取得するユーザデータ取得手段と、上記ユーザデータ取得手段が取得したユーザデータを上記ユーザデータ記憶手段に格納して、上記所在ノード記憶手段の記憶内容を更新すると共に、上記2次通信手段

を用いて、最新ユーザデータの所在ノードが自サーバで ある旨の返答を、問い合わせ元の代理サーバに送信する 第2の所在ノード返答手段とを備えたことを特徴とする サーバ。

【請求項14】 クライアントと、クライアントからサーバへのアクセスを中継する代理サーバとが複数接続されたネットワークに接続されるサーバにおいて実行されるプログラムを記録した記録媒体であって、

#### 上記プログラムは、

サービスの提供で使用される信路とは別の通信路を使って、上記代理サーバとの間で通信を行う2次通信手段としてサーバを機能させることを特徴とするプログラムを記録した記録媒体。

【請求項15】クライアントと、請求項7記載の代理サーバとが複数接続されたネットワークに接続されるサーバにおいて実行されるプログラムを記録した記録媒体であって、

#### 上記プログラムは、

サービスの提供で使用される通信路とは別の通信路を使って、上記代理サーバとの間で通信を行う2次通信手段と、

ユーザに固有のユーザデータを記憶するユーザデータ記 憶手段と、

<u>最新のユーザデータ</u>の所在ノードを記憶している所在ノード記憶手段と、

上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在ノードで ある旨が通知された場合に、上記所在ノード記憶手段の 記憶内容を更新する所在ノード更新手段と、

上記代理サーバから、最新ユーザデータの所在ノードを 問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場 合に、上記所在ノード記憶手段の記憶内容に基づいて、 問い合わせ対象の最新ユーザデータの所在ノードを識別 する所在ノード識別手段と、

上記所在ノード識別手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サーバおよび自サーバのいずれかである場合に、上記2次通信手段を用いて、その旨の返答を該代理サーバに送信する第1の所在ノード返答手段と、

上記所在ノード識別手段が識別した所在ノードが、問い合わせ元の代理サーバおよび自サーバのいずれでもない場合に、上記 2 次通信手段を用いて、最新ユーザデータを該所在ノードから取得するユーザデータ取得手段と、上記ユーザデータ取得手段が取得したユーザデータを上記ユーザデータ記憶手段に格納して、上記所在ノード記憶手段の記憶内容を更新すると共に、上記 2 次通信手段を用いて、最新ユーザデータの所在ノードが自サーバである旨の返答を、問い合わせ元の代理サーバに送信する第 2 の所在ノード返答手段とを備えたサーバとして、インストールされたサーバを機能させるためのプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項16】<u>サーバと、クライアントと</u>、請求項4, 5,6および7のいずれか一項に記載の代理サーバとが 複数接続されたネットワークに接続される<u>代理サーバ選</u> 択装置であって、

<u>上記</u>代理サーバごとに、その位置情報<u>を</u>記憶する代理サーバ情報記憶手段と、

いずれかのクライアントから、該クライアントの位置情報が付加された、サーバのドメイン名に対応するネットワークアドレスを問い合わせるための問い合わせ要求が送信されてきた場合に、該クライアントの位置情報および上記代理サーバ情報記憶手段の記憶内容に基づいて、予め定めた選択のための規則に従った代理サーバを選択する代理サーバ選択手段と、

問い合わせ要求元のクライアントに対して、上記代理サーバ選択手段が選択した代理サーバのネットワークアドレスを通知するアドレス通知手段とを備えたことを特徴とする代理サーバ選択装置。

【請求項17】<u>請求項1、2および3のいずれか一項に</u> 記載の代理サーバ選択装置であって、

上記代理サーバの負荷状況を定期的に取得する負荷状況 取得手段をさらに備え、

上記代理サーバ情報記憶手段は、上記代理サーバごと に、その位置情報、および、上記負荷状況取得手段が取 得した負荷状況をさらに記憶することを特徴とする代理 サーバ選択装置。

#### フロントページの続き

#### (72)発明者 齋藤 眞人

神奈川県横浜市戸塚区戸塚町5030番地 株式会社日立製作所ソフトウェア開発本部内

## (72)発明者 鎌田 義弘

神奈川県横浜市戸塚区戸塚町5030番地 株式会社日立製作所ソフトウェア開発本部内